FOR- 547 JP JPO ref7

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平9-321749

(43)公開日 平成9年(1997)12月12日

(51) Int.Cl. ⁶	識別記号	庁内整理番号	F I	技術表示箇所
H O 4 L 9/14			H 0 4 L 9/00	641
G06F 15/00	3 3 0		G06F 15/00	3 3 0 A
G 0 9 C 1/00	660	7259 – 5 J	G 0 9 C 1/00	660E
		7259-5 J		6 6 0 A
H04L 9/10			H04L 9/00	6 2 1 Z
			審査請求 有	請求項の数3 OL (全 6 頁)

(21)出願番号

特願平8-134823

(22)出願日

平成8年(1996)5月29日

(71)出願人 000213301

中部日本電気ソフトウェア株式会社 愛知県日進市米野木町南山500番地20

(72)発明者 南條 正之

爱知県日進市米野木町南山500番地20 中

部日本電気ソフトウェア株式会社内

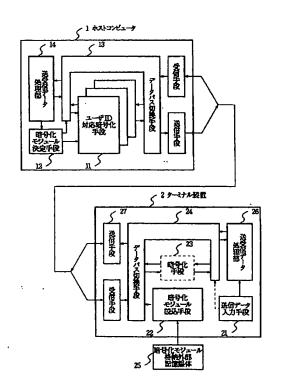
(74)代理人 弁理士 京本 直樹 (外2名)

(54) 【発明の名称】 オンラインセキュリテイ制御方式

(57)【要約】

【課題】ログオン後は、ホストコンピュータ、ターミナル装置間で送受信するデータを暗号化することにより、オンラインシステムでのセキュリテイを向上できるオンラインセキュリテイ制御方式を提供することにある。

【解決手段】ホストコンピュータ1ではユーザIDおよびパスワードの正当性をチェック後ユーザIDに応じたユーザID対応暗号化手段11を選択してユーザ固有の暗号化および復合化をを行ない、ターミナル装置2では、ユーザ固有の暗号化モジュールを可搬の外部記憶媒体25から暗号化手段23に読み出してユーザ固有の暗号化および復号化を行ないセキュリテイを確保する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 ターミナル装置側には、送受信データを 暗号/復号化する利用者固有の暗号化モジュールを格納 する可搬の外部記憶媒体と、前記暗号化モジュールを読 み込む暗号化モジュール読込手段と、前記読み込まれた 暗号化モジュールにより送信データを暗号化し受信デー タを復号化する暗号化手段と、送受信データを前記暗号 化手段により暗号/復号化するか否かを切り換える第1 のデータパス切換手段と、ユーザIDやパスワードを含 む送信データを入力する送信データ入力手段とを有し、 ホストコンピュータ側には、それぞれユーザIDに一意 に対応して送受信データを暗号/復号化する複数のユー ザID対応暗号化手段と、前記ターミナル装置から送信 されたユーザIDに応じてこれに対応する前記ユーザI D対応暗号化手段を決定する暗号化決定手段と、通常は 前記ユーザID対応暗号化手段を経由しないパスを形成 し前記決定に応じて前記ユーザID対応暗号化手段を経 由するパスを形成する第2のデータパス切換手段とを有 することを特徴とするオンラインセキュリテイ制御方 式。

【請求項2】 第1のデータパス切換手段は暗号化モジ ュール読み取りに応じて起動することを特徴とする請求 項1記載のオンラインセキュリテイ制御方式。

【請求項3】 第1のデータパス切換手段は送信データ 入力手段からの特定の入力に応じて起動することを特徴 とする請求項1記載のオンラインセキュリテイ制御方

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明はオンラインセキュリ テイ制御方式に関し、特にログオン後、送受信データを ユーザIDに対応した暗号化モジュールによって暗号化 するオンラインセキュリテイ制御方式に関する。

[0002]

【従来の技術】従来のオンラインセキュリテイ制御方式 は、利用者固有のユーザIDおよびパスワードをターミ ナル装置からホストコンピュータに入力送信し、ホスト コンピュータ内で正当性をチェックすることで行なわれ ていた。

【0003】また、特開平04-160666号公報に 40 ル読み取りに応じて起動することを特徴としている。 示される技術では、予めユーザとその使用装置とを登録 しておき、ユーザIDおよびパスワードの正当性チェッ ク以外に使用されている装置の正当性をチェックするこ とで不正な接続を防ぐ方式がとられていた。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】上述した従来のオンラ インセキュリティ制御方式では、ユーザIDおよびパス ワードは、指紋や装置IDのような人や装置に対して固 有なものではなく利用者が記憶しているだけの情報であ り、第3者が何らかの手段によってユーザIDおよびパ 50 み込む。

スワードを知ることで不正にオンラインシステムに入り 込めることができるという問題点を有している。

【0005】また、特開平04-160666号公報に 見られるような装置IDを正当性をチェックする際の情 報に加えた場合、運用上使用できるターミナル装置が限 定されるため柔軟性がなく、また、新たに装置を追加す る場合や撤去する場合には、ターミナル装置の管理が煩 雑になるという欠点がある。

【0006】本発明の目的は、ログオン後は、ホストコ 10 ンピュータ、ターミナル装置間で送受信するデータを暗 号化し、また、ターミナル装置側ではメモリカードやフ レキシブルデイスクのような可搬の外部記憶媒体に格納 した暗号化モジュール(プログラム)を使用することに より、オンラインシステムでのセキュリテイを向上さ せ、運用上のターミナル装置の管理を軽減できるオンラ インセキュリテイ制御方式を提供することにある。

[0007]

【課題を解決するための手段】第1の発明のオンライン セキュリテイ制御方式は、ターミナル装置側には、送受 20 信データを暗号/復号化する利用者固有の暗号化モジュ ールを格納する可搬の外部記憶媒体と、前記暗号化モジ ュールを読み込む暗号化モジュール読込手段と、前記読 み込まれた暗号化モジュールにより送信データを暗号化 し受信データを復号化する暗号化手段と、送受信データ を前記暗号化手段により暗号/復号化するか否かを切り 換える第1のデータパス切換手段と、ユーザIDやパス ワードを含む送信データを入力する送信データ入力手段 とを有し、ホストコンピュータ側には、それぞれユーザ IDに一意に対応して送受信データを暗号/復号化する 30 複数のユーザID対応暗号化手段と、前記ターミナル装 置から送信されたユーザIDに応じてこれに対応する前 記ユーザID対応暗号化手段を決定する暗号化決定手段 と、通常は前記ユーザID対応暗号化手段を経由しない パスを形成し前記決定に応じて前記ユーザID対応暗号 化手段を経由するパスを形成する第2のデータパス切換 手段とを有して構成される。

【0008】第2の発明のオンラインセキュリテイ制御 方式は、第1の発明のオンラインセキュリテイ制御方式 において、第1のデータパス切換手段は暗号化モジュー

【0009】第3の発明のオンラインセキュリテイ制御 方式は、第1の発明のオンラインセキュリテイ制御方式 において、第1のデータパス切換手段は送信データ入力 手段からの特定の入力に応じて起動することを特徴とし ている。

【0010】 [作用] ターミナル装置から利用者が自分 のユーザIDおよびパスワードを送信後、ターミナル装 置内の暗号化モジュール読込手段が外部記憶媒体中の利 用者に固有の暗号化モジュールをターミナル装置内に組

【0011】一方、ホストコンピュータでは、ターミナル装置から送信されたユーザIDをもとにホストコンピュータ内の暗号化モジュール決定手段がユーザIDに対応する暗号化モジュールの中から使用する暗号化モジュールを決定する。

【0012】これ以降、ホストコンピュータとターミナル装置間で送受信するデータはホストコンピュータ内の暗号化モジュールとターミナル装置内の暗号化モジュールによって暗号化される。

【0013】このため、利用者固有のターミナル装置側 10 の暗号化モジュールを持たない不正な利用者は、意図する不正行為を実行できない。

【0014】また、ターミナル装置が変わっても暗号化 モジュールが格納された外部記憶媒体をセットすること によりターミナル装置の管理情報を変更することなく利 用できる。

[0015]

【発明の実施の形態】次に、本発明の実施の形態について図面を参照して説明する。

【0016】図1は本発明のオンラインセキュリテイ制 御方式の一実施の形態を示すプロック図である。

【0017】本実施の形態のオンラインセキュリテイ制御方式は、図1に示すように、ターミナル装置2内に、送受信データを暗号/復号化する利用者固有の暗号化モジュールを格納する暗号化モジュール格納外部記憶媒体25と、この暗号化モジュール格納外部記憶媒体25から暗号化モジュールを暗号化手段23内のメモリに読み込む暗号化モジュール読込手段22と、ホストコンピュータ1へ送信するユーザIDやパスワードデータを利用者に入力させる送信データ入力手段21と、送受信データを暗号化モジュールにより暗号化する暗号化手段23と、暗号化手段23によって暗号/復号化するか否かを切り換えるデータパス切換手段24とを有している。

【0018】一方、ホストコンピュータ1内には、ユーザIDに一意に対応し送受信データを暗号/復号化するユーザID対応暗号化手段11と、ターミナル装置2から送信されたユーザIDにより対応するユーザID対応暗号化手段11を決定する暗号化モジュール決定手段12と、ユーザID対応暗号化手段11を決定後送信データをユーザID対応暗号化手段11によって暗号/復号 40化する処理に切り換えるデータパス切換手段13とを有している。

【0019】暗号化モジュール格納外部記憶媒体25は フレキシブルディスクやメモリカード等可搬性が高いも のが望ましい。

【0020】暗号化モジュール格納外部記憶媒体25に格納されている暗号化モジュールはコード変換テーブルにより送受信データを暗号/復号化するものや計算により暗号/復号化するもの等がある。

【0021】データパス切換手段24は送信データ入力 50 は暗号化モジュール格納フレキシプルデイスク35であ

1

手段21がユーザIDやパスワードデータ送信して後に 暗号化モジュールを読み取りその後、自動的に切り換える方式と利用者がキーボード操作により任意の時点で切り換える方式等がある。

【0022】次に、本実施の形態のオンラインセキュリテイ制御方式の動作について、図1を参照して詳細に説明する。

【0023】オンライン処理を開始する場合、ターミナル装置2内の送信データ入力手段21を使用して利用者は自分のユーザIDおよびパスワードを入力する。

【0024】入力されたデータは、受信データの画面表示やキーボード入力データ、ファイルデータの送信データ編集等の従来のデータ処理を行なう送受信データ処理部26を経由しデータパス切換手段24に供給される。

【0025】オンライン処理開始時は暗号化を行なわないパスを規定値として暗号化手段23を経由せずそのまま送信手段27からホストコンピュータ1に送信される。

【0026】ターミナル装置2からのユーザIDおよびパスワードデータをホストコンピュータ1が受信すると、ユーザIDおよびパスワードデータはデータパス切換手段13に供給され暗号化を行なわないパスを規定値としてユーザID対応暗号化手段11を経由せずそのまま送受信データ処理部14に供給される。

【0027】送受信データ処理部14でユーザIDおよびパスワードの正当性をチェックし、正しければ暗号化モジュール決定手段12によってユーザIDに対応するユーザID対応暗号化手段11を決定し、データパス切換手段13によって暗号化を行なうパスに切り換える。

【0028】一方、ターミナル装置2において、ユーザ I Dおよびパスワードが正当とホストコンピュータ1に 判断されたことを認知できた時点で暗号化モジュール読 込手段22を使用して暗号化モジュール格納外部記憶媒体25の暗号化モジュールを暗号化手段23内に読み込み、その後、データパス切換手段24は暗号化を行なうパスに切り換える。

【0029】これ以降、ホストコンピュータ1とターミナル装置2との間で送受信されるデータは、ホストコンピュータ1内のユーザID対応暗号化手段11によって、また、ターミナル装置2内の暗号化手段23によって暗号/復号化される。

【0030】次に、本発明の実施例について図面を参照して説明する。

【0031】図2を参照すると、本発明の実施例のオンラインセキュリテイ制御方式のターミナル装置30はパソコン通信を行なうターミナル装置30であり、モデム・40経由で公衆回線に接続する。

【0032】図1と図2とを対比すると、暗号化モジュールを格納する暗号化モジュール格納外部記憶媒体25 け暗号化モジュール格納フレキンプルディスク35であ り、暗号化モジュール読込手段22はフレキシブルデイ スク装置32であり、送信データ入力手段21はキーボ ード31としてある。

【0033】暗号化モジュールは、図3(c)に示す受 信データ変換テーブル23-Rと図3(d)に示す送信 データ変換テーブル23-Sとを持ち、受信データおよ び送信データをテーブル引きにて変換する方式である。

【0034】暗号/復号化するか否かの切り換えは利用 者のキーボード31からの指示によってデータパス切換 手段24が行なう。

【0035】ホストコンピュータ1側はターミナル装置 30から正しいパスワードを受信した時点で暗号化モジ ュールを経由するパスに切り換えるものとする。

【0036】次に、本発明の実施例の動作について、図 2、3および4の参照して詳細に説明する。

【0037】図2を参照すると、ターミナル装置30側 の暗号化手段23を制御する暗号化モジュールは暗号化 モジュール格納フレキシブルデイスク35に格納されて おり、降順のアルフアベットのそれぞれの文字を昇順の アルフアベットのそれぞれの文字に順に対応して変換す 20 スを暗号化を行なうパスに切り換え暗号化対応を行な る受信データ変換テーブル23-Rと送信データ変換テ ーブル23-Sとを持ち、図3(a)および(b)の流 れ図に示すように、送受信データをこれらのテーブル引 きにより変換する暗号化方式をとる。

【0038】パソコン通信を開始すると、受信データを 画面に表示したりキーボード31からの入力データを送 信する従来の通信処理を行なう送受信データ処理部26 がキーボード入力送信データや受信データ表示を行な う。このとき、ターミナル装置30内のデータパスは暗 号化を行なわないパスとなっており送受信データは暗号 30 なる。 化手段23を経由することはない。

【0039】先ず、暗号化しない通常の場合について説 明する。

【OO40】パソコン通信では通常図4(a)に示すよ うに、ユーザIDおよびパスワードをターミナル装置3 0からモデム40経由でホストコンピュータ1に送信し (図4 (a) a-1)、ホストコンピュータ1側で正当 性をチェックし正しければ処理を続行できる仕組みとな っている。

びパスワード入力後次に続くべきメッセージを受信する ことで(図4(a) a-2)、ユーザ I Dおよびパスワ ードがホストコンピュータ1側で確認されたことを判断 でき、以後、継続して通信を行なうことができる。これ が従来の方式である。

【0042】次に先ず、ホストコンピュータ1が暗号化 対応した場合についての動作を説明する。

【0043】パスワード入力送信後(図4(b)b-1)、ホストコンピュータ1は次に続くべきメッセージ を暗号化してターミナル装置30に送信し(図4(b)

6 b-2)、ターミナル装置30からの入力送信待ちとな

【0044】暗号化モジュールを持たない不正な利用者 が接続を試みた場合は、受信したデータは暗号化された データである図4 (b) b-2の「プロフアイルヲシュ ウセイシマスカ (B, M, TD) =」までのデータ表示 となって、対応する暗号化モジュール格納フレキシブル デイスク35を持っていないので、復号化することがで きず、その後の意図する不正行為を行なうことができな 10 V.

【0045】しかし、正常利用者の場合には、暗号化モ ジュール格納フレキシブルデイスク35をフレキシブル デイスク装置32にセットしキーボード31の操作によ りデータパス切換手段24にデータバス切り換えを要求 する。

【0046】データパス切換手段24はフレキシプルデ イスク装置32にセットされた暗号化モジュール格納フ レキシプルデイスク35内の暗号化モジュールを暗号化 手段23内に読み込み、ターミナル装置30のデータパ

【0047】このデータパス切り換えによってターミナ ル装置30はホストコンピュータ1から送られてくる暗 号化された受信データを暗号化手段23によって復号化 し、送受信データ処理部26で、例えばキーボード31 よりの2度の「N」入力を経て、図4(b) b-2の 「お知らせを表示しますか (Y, N) = N」までのよう に表示し、正常利用者は相続いて次のキーボード入力送 信を暗号化手段23によって暗号化して送信することと

【0048】以上説明したように、本実施の形態および 実施例のオンラインセキュリテイ制御方式は、ログオン 後、ホストコンピュータとターミナル装置の間で送受信 するデータをユーザIDに対応した方式で暗号化するた め、暗号化モジュールを持たない不正な利用者が意図す る不正行為を行なうことができず、これにより機密情報 の入手やデータの改竄、破壊等の不正な利用者の悪意に よる行為を防ぐことができる。

【0049】また、可搬性のある外部記憶媒体に利用者 【0041】よって、利用者にとってはユーザIDおよ 40 固有の暗号化モジュールを格納するので、装置IDを使 用している特開平04-160666号公報記載の技術 のように利用できるターミナル装置に限定されず任意の ターミナル装置でオンライン処理を行なうことができ、 これによりターミナル装置を追加または撤去する場合、 ターミナル装置の管理情報等を変更する必要はなく、管 理の簡単化ができる。

[0050]

【発明の効果】以上説明したように、本発明のオンライ ンセキュリテイ制御方式は、ログオン後、ホストコンピ 50 ュータとターミナル装置の間で送受信するデータをユー

ザIDに対応した方式で暗号化するため、暗号化モジュールを特たない不正な利用者が意図する不正行為を行なうことができず、これにより機密情報の入手やデータの改竄、破壊等の不正な利用者の悪意による行為を防ぐことができるという効果を有する。

【0051】また、可搬性のある外部記憶媒体に利用者固有の暗号化モジュールを格納するので、装置IDを使用している特開平04-160666号公報記載の技術のように利用できるターミナル装置に限定されず任意のターミナル装置でオンライン処理を行なうことができ、これによりターミナル装置を追加または撤去する場合、ターミナル装置の管理情報等を変更する必要はなく、管理の簡単化ができるという効果を有している。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明のオンラインセキュリティ制御方式の一 実施の形態を示すブロック図である。

【図2】本発明のオンラインセキュリテイ制御方式の一 実施例のターミナル装置の構成を示すブロック図である。

【図3】 (a) は本発明のオンラインセキュリテイ制御 20 32 方式の一実施例のデータ受信時の動作を示す流れ図、 35

(b) はデータ送信時の動作を示す流れ図、(c) は受

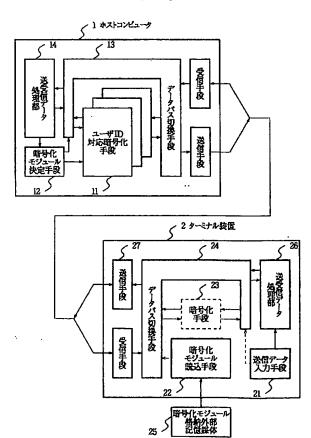
8 信データ変換テーブルを示すテーブル図、(d)は送信 データ変換テーブルを示すテーブル図である。

【図4】 (a) は従来の暗号化しないときのターミナル 装置に表示されるメッセージ表示図、(b) は暗号化対 応した場合のターミナル装置に表示されるメッセージ表 示図である。

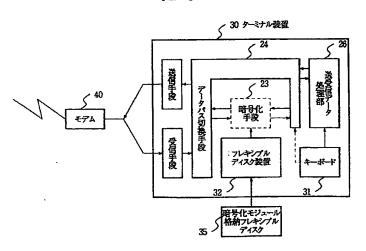
【符号の説明】

- 1 ホストコンピュータ
- 2、30 ターミナル装置
- 10 11 ユーザ I D対応暗号化手段
 - 12 暗号化モジュール決定手段
 - 13、24 データパス切換手段
 - 14、26 送受信データ処理部
 - 21 送信データ入力手段
 - 22 暗号化モジュール読込手段
 - 23 暗号化手段
 - 25 暗号化モジュール格納外部記憶媒体
 - 27 送信手段
 - 31 キーボード
 - 32 フレキシブルデイスク装置
 - 35 暗号化モジュール格納フレキシブルデイスク
 - 40 モデム

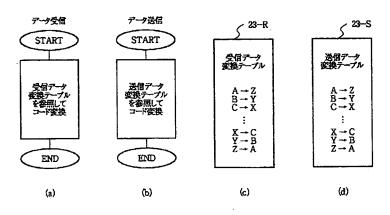
【図1】



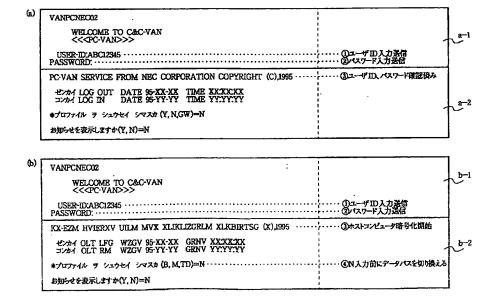
【図2】



[図3]



【図4】



This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

BLACK BORDERS

IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES

FADED TEXT OR DRAWING

BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING

SKEWED/SLANTED IMAGES

COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS

GRAY SCALE DOCUMENTS

LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT

REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

☐ OTHER:

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.

This Page Blank (uspto)